# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-214944

(43) Date of publication of application: 04.08.2000

(51)Int.CI.

G06F 1/00

G06F 15/00 H04L 9/32

(21)Application number: 11-016462

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

26.01.1999

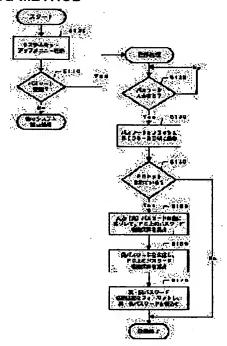
(72)Inventor: MORISAWA SHUNICHI

NISHIMOTO NORIHIKO

# (54) COMPUTER SYSTEM AND ITS PASSWORD MANAGING METHOD

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To keep a password stored in a floppy disk for password backup secret in a computer system having a password lock function. SOLUTION: When an FD(floppy disk) is set when a password is registered, a false password being different from a true password inputted from a user is generated. A password storage position for storing the true and false passwords on the FD is calculated on the basis of the value of the false password generated by the value of the true password to be registered and random numbers. A key floppy is generated by storing the true and false passwords at the calculated password storage position.



# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-214944 (P2000-214944A)

(43)公開日 平成12年8月4日(2000.8.4)

(51) Int.Cl.7	酸別記号	Di	
		FΙ	テーマコード( <del>参考</del> )
G06F 1/00	370	G06F 1/00	370E 5B085
15/00	3 3 0	15/00	330B 5J104
H 0 4 L 9/32		H04L 9/00	673A

## 審査請求 未請求 請求項の数9 OL (全 9 頁)

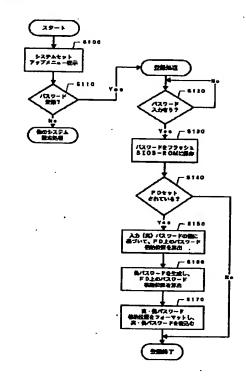
		Number Market OL (£ 5 g)
(21)出願番号	特顏平11-16462	(71)出願人 000003078
		株式会社東芝
(22)出顧日	平成11年1月26日(1999.1.26)	神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
		(72)発明者 森沢 俊一
		東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会
		社東芝青梅工場内
		(72)発明者 西本 典彦
	•	東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会
		社東芝青梅工場内
		(74)代理人 100083161
		弁理士 外川 英明
		Fターム(参考) 5B085 ACO2 AEO3 AEO8
	•	5J104 AA16 EA03 NA05 NA36 NA38
		PAO7
	•	

# (54)【発明の名称】 コンピュータシステム及びそのパスワード管理方法

## (57)【 要約】

【 課題】 パスワードロック機能を有するコンピュータシステムにおいて、パスワードのバックアップのためにフロッピーディスクに保存されるパスワードの秘匿化を図る。

【解決手段】 パスワード 登録時にF Dがセットされていると、ユーザから入力された真パスワードとは異なる偽パスワードを生成する。登録される真パスワードの値と乱数によって生成された偽パスワードの値に基づいて、真・偽パスワードをF D上に格納するためのパスワード格納位置が算出される。算出されたパスワード格納位置に、真・偽パスワードが格納されることにより、キーフロッピーが作成される。



1

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 予め登録されたパスワードとユーザから の入力パスワードとの一致の有無に基づいて作業の実行 を許可又は禁止する機能を有するコンピュータシステム

ユーザからの入力パスワードを真パスワードとして前記 コンピュータシステム内に登録するパスワード 登録手段

このパスワード 登録手段によって登録される真パスワー ドをバックアップ用の所定の記憶媒体上に保存するパス 10 ワード 保存手段と、

前記パスワード 保存手段は、更に、真パスワード が保存 される記録媒体上の格納位置とは異なる位置に、偽パス ワードを記録媒体上に保存する手段とを具備することを 特徴とするコンピュータシステム。

【 請求項2 】 前記パスワード保存手段は、前記真パス ワード の値に基づいて前記記録媒体上のパスワード 格納 位置を算出する手段と、その算出したパスワード格納位 置に前記真パスワードを書き込む手段とを含むことを特 徴とする請求項1 記載のコンピュータシステム。

【請求項3】 前記パスワード保存手段は、乱数発生手 段と、前記乱数発生手段から取得された乱数値に基づい て、前記偽パスワードを生成する手段と、前記生成され た偽パスワード の値に基づいて、前記記録媒体上のパス ワード格納位置を算出する手段と、その算出したパスワ ード格納位置に前記偽パスワードを書き込む手段とを具 備することを特徴とする請求項2記載のコンピュータシ ステム。

【請求項4】 前記パスワード保存手段は、乱数発生手 段と、前記乱数発生手段から取得された乱数値に基づい 30 て前記偽パスワード を生成する手段と、前記乱数発生手 段から取得された乱数値と登録された真パスワードの前 記記録媒体上の格納位置に基づいて、偽パスワードの為 の格納位置を算出する手段と、その算出したパスワード 格納位置に偽パスワードを書き込む手段とを含むことを 特徴とする請求項2 記載のコンピュータシステム。

【 請求項5 】 システム起動時に、前記コンピュータシ ステム内の登録パスワードと 前記記憶媒体上のパスワー ドとの一致の有無を検出し、一致が検出されたときに、 前記パスワード 入力無しで作業が開始できるように前記 40 コンピュータシステム内の登録パスワードを削除するパ スワード無効化手段をさらに具備し、

前記パスワード無効化手段は、前記コンピュータシステ ム内の登録された真パスワード の値に基づいて前記記録 媒体上のパスワード格納位置を算出する手段を含み、そ の算出したパスワード 格納位置から 読み出した値と、前 記コンピュータシステム内の登録パスワードの値とを比 較することを特徴とする請求項2 記載のコンピュータシ ステム。

【 請求項6 】 予め登録されたパスワードとユーザから 50 【 0003】また、ユーザが登録パスワードを忘れてし

の入力パスワードとの一致の有無に基づいて作業の実行 を許可または禁止する機能を有するコンピュータシステ ムに適用されるパスワード管理方法であって、

ユーザからの入力パスワードを真パスワードとして、前 記コンピュータシステム内に登録する時、前記真パスワ ードの値に基づいて、前記登録パスワードを保存すべき 記憶媒体上の格納位置を算出するステップと、

前記コンピュータシステム内に登録された真パスワード と異なる偽パスワードを生成するステップと、

その算出した格納位置に前記真パスワードを保存するス テップと、

前記真パスワード を保存するステップは、更に、真パス ワード が保存される 記録媒体上の格納位置と は異なる位 置に、偽パスワードを記録媒体上に保存するステップを 具備することを特徴とするパスワード管理方法。

【請求項7】 前記偽パスワードを生成するステップ は、乱数発生手段から取得された乱数値に基づいて、偽 パスワードを生成するステップとを具備することを特徴 とする請求項6記載のパスワード管理方法。

【請求項8】 前記パスワードを保存するステップは、 20 乱数発生手段によって生成された偽パスワード値に基づ いて、偽パスワード の格納位置を算出するステップとを 具備することを特徴とする請求項7 記載のパスワード 管 理方法。

【請求項9】 システム起動時に、前記コンピュータシ ステム内の登録パスワードと 前記記憶媒体上のパスワー ドとの一致の有無を検出し、一致が検出されたときに、 前記パスワード入力無しで作業が開始できるように前記 コンピュータシステム内の登録パスワードを削除するパ スワード無効化するステップをさらに具備し、

前記パスワード 無効化するステップは、前記コンピュー タシステム内の登録パスワード の値に基づいて、前記記 録媒体上のパスワード 格納位置を算出するステップを含・ み、その算出したパスワード 格納位置から 読み出した値 と、前記コンピュータシステム内の登録された真パスワ ードの値とを比較するステップとを具備することを特徴 とする請求項6 記載のパスワード管理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、コンピュータシス テムおよびそのシステムにおけるパスワード 管理方法に 関する。

[0002]

【 従来の技術】従来、パスワード 機能を持つパーソナル コンピュータ(PC)が種々開発されている。このパス ワード 機能は、PCの正当なユーザが予めそのシステム 内に登録しておいたパスワードと同じパスワードが入力 されるまで、OS の起動およびサスペンド モードからの 復帰を禁止する機能である。

まった場合に対する対策として、特開平6-12426 6 号公報には、パスワード登録時に、その登録パスワー ドが保存されたキーフロッピーを作成する。そして、そ のキーフロッピーを用いてパスワード登録を解除する技 術が開示されている。そのキーフロッピーを装着した状 態でPCをパワーオンすると、キーフロッピー上のパス ワードとシステム内のパスワードとが比較され、一致し た場合にはパスワード入力無しでPCを使用開始するこ とが可能となる。

#### [0004]

【 発明が解決しようとする課題】しかし、従来では、常 にキーフロッピー上の同じ場所に登録パスワードを書き 込む方式であったため、そのキーフロッピーから容易に パスワードが盗まれてしまうという問題があった。

【0005】本発明はこのような点に鑑みてなされたも のであり、キーフロッピー上のパスワードの格納場所を 秘匿化できるようにし、セキュリティ 一性の高いコンピ ュータシステムおよびパスワード 管理方法を提供するこ とを目的とする。

#### [0006]

【 課題を解決するための手段】上述の課題を解決するた め、本発明は、予め登録されたパスワードとユーザから の入力パスワードとの一致の有無に基づいて作業の実行 を許可または禁止する機能を有するコンピュータシステ ムにおいて、ユーザからの入力パスワードを真パスワー ドとして前記コンピュータシステム内に登録するパスワ ード 登録手段と、このパスワード 登録手段によって登録 される真パスワードをバックアップ用の所定の記憶媒体 上に保存するパスワード保存手段と、前記パスワード保 存手段は、更に、真パスワードが保存される記録媒体上 30 の格納位置とは異なる位置に、偽パスワードを記録媒体 上に保存する手段とを具備することを特徴とする。

【0007】前記パスワード保存手段は、前記真パスワ ードの値に基づいて前記記録媒体上のパスワード 格納位 置を算出することが好ましい。また、前記パスワード保 存手段は、乱数発生手段と、前記乱数発生手段から取得 された乱数値に基づいて前記偽パスワードを生成する。 そして、生成された前記偽パスワード 値に基づいて、偽 パスワードの格納位置を算出し、算出したパスワード格 納位置に偽パスワードを書き込むことが好ましい。

【0008】このような構成にするからこそ、ユーザか ら入力された真パスワードの格納位置を動的に変えるこ とができる。更に、偽パスワードを生成し、同一の記憶 媒体に格納することにより、第3者は、記録媒体上のど こに書かれているデータが本当のパスワードであるか認 識することが困難となり、簡単に、パスワード格納位置 を秘匿化することが可能となる。

【10009】また、本発明では、システム起動時に、前 記コンピュータシステム内の登録パスワードと前記記憶

出されたときに、前記パスワード入力無しで作業が開始 できるように前記コンピュータシステム内の登録パスワ 一ドを削除するパスワード無効化手段をさらに具備し、 前記パスワード 無効化手段は、前記コンピュータシステ ム内の登録された真パスワードの値に基づいて、前記記 録媒体上のパスワード格納位置を算出する手段を含み、 その算出したパスワード 格納位置から 読み出した値と、 前記コンピュータシステム内の登録パスワードの値とを 比較することを特徴とする。

【0010】このような構成にするからこそ、コンピュ 10 ータシステム内の登録された真パスワード の値に基づい て、前記記録媒体上の真パスワードの格納位置を算出 し、登録された真パスワードと一致する場合、ユーザか らのパスワード入力無しで作業が開始できる。

#### [0011]

【 発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実 施形態を説明する。図1 には、本発明の一実施形態に係 わるコンピュータシステムの構成が示されている。この コンピュータシステムは、ノート ブックタイプまたはサ ブノート タイプのポータブルパーソナルコンピュータで あり、コンピュータ本体と、このコンピュータ本体に開 閉自在に取り付けられたLCDパネルユニットとから構 成されている。

【0012】コンピュータ本体には、PCI バス1、I SAバス2、CPUモジュール1 1 、主メモリ 1 2 、V GAコントローラ13、ビデオメモリ ( VRAM) 1 4、PCI インターフェイスブリッジ(PCI I/ F) 15、I /Oコントローラ16、フロッピーディス クドライブ( F DD) 17、ハードディスクドライブ ( HDD) 18、フラッシュBI OS -R OM1 9、キ ーボードコントローラ(KBC)20などが設けられて いる。

【 0 0 1 3 】 C P U モジュール1 1 は、このシステム全 体の動作制御およびデータ処理を実行するものであり、 ここにはCPU、キャッシュ、さらには主メモリ12を 制御するためのメモリコントローラなどが搭載されてい る。

【0014】主メモリ12は、このシステムの主記憶と して使用されるものであり、オペレーティングシステ ム、処理対象のアプリケーションプログラム、およびア プリケーションプログラムによって生成されたユーザデ 一夕等が格納されている。

【 0015】 VGAコントローラ13は、このシステム のディスプレイモニタとして使用されるLCDまたは外 部CRTを制御するためのものであり、VRAM14に 描画された画面データをそれらディスプレイモニタに表 示する。

【0016】PCI インターフェイスブリッジ(PCI I /F) 15は、1 チップLSI によって実現された 媒体上のパスワードとの一致の有無を検出し、一致が検 50 ゲートアレイであり、ここには、PCI バス1 EISA

バス2との間を双方向で接続するブリッジ機能が内蔵されているほか、HDD18の制御を行うI DEコントローラなども内蔵されている。

【 0017】 I /Oコントローラ16は、各種I /Oデバイスを制御するためのゲートアレイであり、PCMC I A/CARD BUS 仕様のPCカードを制御する機能および、FDD17を制御する機能の他、シリアルポート、パラレルポート、赤外線通信ポートなどの制御機能を有している。パスワード登録時にFDD17にフロッピーディスク(FD)を装着しておくと、そのFDに 10登録パスワードが保存されることにより前述のキーフロッピー(KEY-FD)101が作成される。

【0018】フラッシュBI OS -ROM19は、シス テムBIOS (Basic I/OSystem)を記 **値するためのものであり、プログラム書き替えが可能な** よう にフラッシュメモリ によって構成されている。シス テムBI OSは、このシステム内の各種ハードウェアを アクセスするためのファンクション実行ルーチンを体系 化したものであり、ここには、パスワードチェック機能 も含まれている。登録された真パスワードは、フラッシ 20 ュBIOS -ROM19内の所定の記憶領域であるパス ワードブロックに書き込まれる。フラッシュBIOS-ROM19内に真パスワードが登録されている場合に は、システムがパワーオンされても、そのフラッシュB IOS-ROM19内に登録されているパスワードと同 じパスワードが、キーボード(KB)操作によってユー ザから入力される迄、OSの起動および、サスペンドモ ードからの復帰は禁止される。また、このパスワードブ ロックには、後述する偽パスワードのデータを何個発生 するかを示す回数値が予め格納されている。

【 0019】また、フラッシュBI OS -ROM19には、システム環境設定を変更するためのセットアッププログラムも格納されており、所定のキー操作を行うことによりそのセットアッププログラムを起動することができる。パスワードの登録および解除は、フラッシュBI OS -ROM19のセットアッププログラム、あるいは外部F Dなどによって供給されるセットアッププログラムを起動することによって行うことができる。

【 0020】キーボードコントローラ(KBC)20 は、キーボード(KB)、およびポインティングスティック(PS)またはマウスなどのポインティングデバイスの制御を行う。

【 0021】次に、図2のフローチャートを参照して、本発明の特徴とするパスワード登録処理について説明する。前述したようにフラッシュBIOS -ROM19あるいは外部FDなどからセットアッププログラムを起動すると、図3に示すようなシステムセットアップメニュー画面が表示される(ステップS100)。パスワードが登録されてない場合には、システムセットアップメニュー画面上のパスワードの設定項目「PASSWOR

D」には、図示のように「NOT Registere d」と表示される。システムセットアップメニュー画面 上でパスワード 設定項目「PASSWORD」にカーソ ルを合わせてスペースキーを押すことにより、パスワー ド登録を要求することがでる。パスワード登録が要求さ れると(ステップS110のYES)、セットアッププ ログラムにより、以下のような一連の登録処理が開始さ れる。すなわち、まず、ユーザにパスワード入力を促す 画面が表示され、ユーザからパスワードが入力されるま で待機する(ステップS120)。入力可能なパスワー ドは、例えば半角英数文字で10桁までに制限される。 【0022】パスワードが入力された場合、再度、確認 のためにパスワード の入力がユーザに要求される。 ユー ザによって再度入力されたパスワード が先に入力された パスワードと一致すると、その入力パスワードがスクラ ンプ又は圧縮処理され2 バイト データの真パスワードと してフラッシュBIOS-ROM19に保存される(ス テップS130)。これによって、システムに真パスワ ードが登録されたことになる。

【 0 0 2 3 】また、キーフロッピー1 0 1 を作成するため、ユーザは、フロッピーディスクをF DD1 7 にセットする。続く、ステップS 1 4 0 では、フロッピーディスクがF DD1 7 にセットされているかどうかが判定される。セットされてなければ、キーフロッピー1 0 1 を作成することなく登録処理は終了される。セットされていれば、キーフロッピー1 0 1 の作成処理が以下のようにして行われる。

【0024】すなわち、まず、セットアッププログラム は、パスワードブロックに格納されているシステムに登 録された真パスワードの値に基づいて、キーフロッピー 101上に保存すべき、真パスワードの格納位置が算出 される(ステップS150)。この真パスワードの算出 処理では、例えば、登録された真パスワードの値をフロ ッピーディスク(例えば、3.5インチ2HD=1.4 4 MB) の総トラック数(例えば、80) で割った余り が書き込み先トラック番号として決定され、更に、登録 された真パスワード の値を1トラック 当たり の総セクタ 数(例えば、18)で割った余りが書き込み先セクタ番 号として決定される。セットアッププログラムは、真パ スワード の2 バイト データの値と 真パスワード の算出処 理で算出された書き込み先トラック番号と書き込み先セ クタ番号を対応づけて、真パスワードを主メモリ 上のワ 一クエリアに格納する。

【 0025】次に、セットアッププログラムは、パスワードブロックに予め格納されている偽パスワードの発生回数の値(例えば、3回)を取得する。そして、セットアッププログラムは、乱数を利用して真パスワードとは異なる偽パスワードの2バイトデータの値を生成し、キーフロッピー101上に保存すべき、真パスワードとは50 異なる偽パスワードの格納位置を三箇所算出する(ステ

ップS160)。例えば、偽パスワードの算出処理では、乱数で生成された偽パスワードの値に基づいて、キーフロッピー101上に保存すべき、偽パスワードの格納位置が算出される。乱数値としては、セットアッププログラム内などにソフトウェアにて疑似乱数を発生する機能を設ける。そこから取得した乱数値を用いることができる。疑似乱数の発生法は、現在の日時の値を所定の関数で演算処理するなどの比較的簡易な方法でよい。また、登録パスワードの値をその演算処理のパラメータの一つとして利用しても良い。

【0026】この偽パスワードの算出処理では、偽パス ワードの値をフロッピーディスク(例えば、3.5イン チ2 HD=1.44 MB) の総トラック数(例えば、8 0)で割った余りが書き込み先トラック番号として決定 される。更に、偽パスワードの値を1トラック当たりの 総セクタ数(例えば、18)で割った余りが書き込み先 セクタ番号として決定される。セットアッププログラム は、この偽パスワードの算出処理で算出された書き込み 先ト ラック 番号と 書き 込み先セクタ 番号が、先の真パス ワードの算出処理で算出された書き込み先トラック番号 20 と書き込み先セクタ番号の両方と同一か否かか判定す る。もし同一ならば、セットアッププログラムはこの偽 パスワードの値を放棄し、再度、乱数を利用して、次の 偽パスワードの値を生成し、FD上の偽パスワードの格 納位置を再度算出する。 セット アッププログラムは、三 種類の偽パスワード の2 バイト データ値と 偽パスワード の算出処理で算出された書き込み先トラック番号と書き 込み先セクタ番号を対応づけて、偽パスワードを主メモ リ上のワークエリアに夫々格納する。

【 0027】そして、セットアッププログラムは、真・偽夫々のワークエリアに格納された書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号を読み出し、その書き込み先トラックをフォーマットし、そのトラック上の書き込み先セクタ番号の位置に真・偽パスワードのデータを夫々書き込む(ステップS170)。

【 0028】このように、登録された真パスワードの値によってFD上のパスワード格納位置を決定するので、真パスワードの値が異なれば、FD上の格納位置も異なる。更に、真パスワードの値とは異なる偽パスワードの値を乱数によって生成し、FD上に格納するため、図4に示すように、第三者は、真パスワードの格納位置を特定することがより困難になる。

【 0029】次に、図5のフローチャートを参照して、パスワード登録状態におけるシステム起動時の動作について説明する。システムがパワーオンされると、システムBIOSにより以下の処理が行われる。

【 0030】まず、フラッシュBIOS-ROM19の パスワードブロック内にパスワードが存在するか否かを 調べることにより、システム内に真パスワードが登録さ れている状態であるか否かが判定される(ステップS2 50

00)。真パスワードが登録されている場合には、フラ ッシュBIOS -ROM19内に登録された真パスワー ドの値に基づいて、キーフロッピー( Ke y -F D) 1 01上のパスワード 格納位置が算出される (ステップS 210)。そして、システムに登録されている真パスワ ードと同一のパスワードが保存されている正当なキーフ ロッピー(Key-FD)101がセットされているか 否かが判断される(ステップS210)。ここでは、ま ず、ステップS210で算出したパスワード 格納位置か らのパスワード 読み出しが現在のF Dに対して試行され る。正常に読み出しができた場合には、その読み出した パスワードとフラッシュBIOS -ROM19内に登録 された真パスワードとの照合が行われる。一致すれば、 システムに登録されている真パスワードと同一のパスワ ード が保存されている正当なキーフロッピー( Key -FD) 101 がセットされていると判定される。FDか らの正常な読み出しができなかった場合、あるいは読み 出しが成功してもパスワードが一致しなかった場合に は、正当なキーフロッピー(Key-FD)101がセ ットされていないものと判定される。

【 0 0 3 1 】システムに登録されている真パスワードと同一のパスワードが保存されている正当なキーフロッピー(Key-FD) 1 0 1 がセットされている場合には(ステップS 2 2 0 のYes)、フラッシュBIOS-ROM1 9 のパスワードブロックに登録された真パスワードが削除され、今までのパスワード登録が解除される(ステップS 2 3 0)。そして、後続のシステム起動処理が実行されて、OSの起動、またはサスペンドモードからの復帰がなされる。

0 【0032】一方、正当なキーフロッピー(KeyーFD)101がセットされていない場合には(ステップS220のNo)、通常通り、ユーザにパスワード入力が促され、登録された真パスワードと同じパスワードが入力されるまで、移行の処理の実行は禁止される(ステップS240→S250のNo)。

【0033】尚、本願発明の実施形態では、図2記載の偽パスワードの算出処理では、ステップS160で乱数によって生成された偽パスワードの値に基づき、キーフロッピー上のパスワード格納位置の算出処理が行われる。しかし、真パスワードのワークエリアに格納された書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号を読み出し、乱数を利用して偽パスワードの書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号を求めることも出来る。この場合、FD(例えば、3.5インチ2HD=1.44MB)上の偽パスワードの書き込み先トラック番号と乱数・値(一80~+80)を加算して、トラック番号と乱数・値(一80~+80)を加算して、トラック番号0~80内に収めるように求める。偽パスワードの書き込み先セクタ番号は、真パスワードの為の書き込み先セクタ番号と乱数値(一18~+18)を加算して、セクタ番号

0~18内に収めるように求める。セットアッププログラムは、求められた偽パスワードの書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号が、真パスワードの書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号とが同一か否か判定する。もし同一ならば、セットアッププログラムは、偽パスワードの書き込み先トラック番号と書き込み先セクタ番号を三種類再度求め、偽パスワードのワークエリアに夫々格納する。

【0034】更に、本願発明の実施形態では、図2記載 の真パスワード の算出処理では、ステップS 1 5 0 で登 10 録された真パスワードの値に基づき、キーフロッピー上 のパスワード格納位置の算出処理が行われる。しかし、 別の算出処理では、乱数が用いることもできる。セット アッププログラムは、乱数によって生成された乱数値を FD(例えば、3.5インチ2HD=1.44MB)の 総トラック数(例えば、80)で割った余りが書き込み 先トラック番号として決定し、乱数値を1トラック当た りの総セクタ数(例えば、18)で割った余りが書き込 み先セクタ番号として決定する。この場合、真パスワー ドの格納位置の算出に利用された乱数値を真パスワード 20 に対応付けてフラッシュBI OS-ROM19のパスワ ードブロックに保存する。また、乱数による真パスワー ドの格納位置を算出する場合におけるシステム起動時の・ 動作は、システムBIOSは、フラッシュBIOS-R OM1 9 のパスワード ブロック内にパスワード 及び乱数 値が存在するか否かを調べる。もしパスワード及び乱数 値が存在するならば、システム内にパスワードが登録さ れている状態であると判定される。システム内にパスワ ードが登録されている状態である場合、フラッシュBI OS -ROM1 9 のパスワード ブロック内の乱数値に基 30 づいて、キーフロッピー(Key-FD)101上のパ スワード 格納位置が算出される。

【0035】尚、以上の実施形態では、フロッピーディ

スクにパスワードを保存する例について説明したが、フラッシュPCカードに保存することも可能である。また、フローピーディスクまたはフラッシュPCカードに保存するパスワードの値自体を所定のキーまたは関数を用いて暗号化すると共に、そのキーまたは関数をフラッシュBIOS-ROM19内にパスワードと対応付けて保管するようにしてもよい。

#### [0036]

【 発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、ユーザから入力された真パスワードの格納位置を動的に変えることができる。更に、偽パスワードを生成し、同一の記憶媒体に格納することにより、キーフロッピー上の真パスワードの格納場所を秘匿化できるようになり、セキュリティー性の高いシステムを実現できる。

#### 【図面の簡単な説明】

【 図1 】本発明の一実施形態に係るコンピュータシステムのシステム構成を示すプロック図。

【 図2 】 本実施形態におけるパスワード 登録処理の手順を示すフローチャート。

20 【 図3 】本実施形態で用いられるシステムセットアップメニュー画面の一例を示す図。

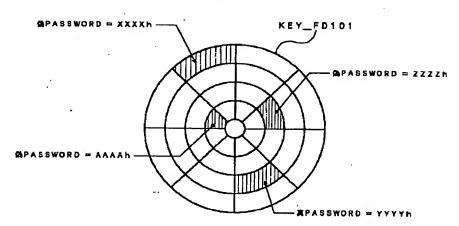
【 図4 】本実施形態で用いられるパスワード登録処理で 用いられるパスワード格納位置を説明するための図。

【 図5 】本実施形態で用いられるパスワード登録処理を 用いた場合におけるシステム起動時の動作を説明するた めのフローチャート。

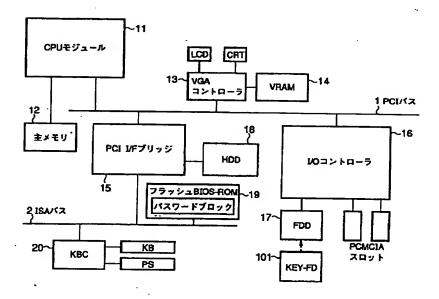
#### 【符号の説明】

11…CPUモジュール、12…主メモリ、13…VG Aコントローラ、14…VRAM、15…PCI インタ ーフェイスブリッジ、16…I /Oコントローラ、17 …FDD、19…フラッシュBI OS -ROM、101 …キーフロッピーディスク

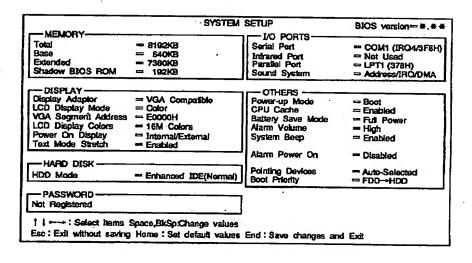
#### 【 図4 】



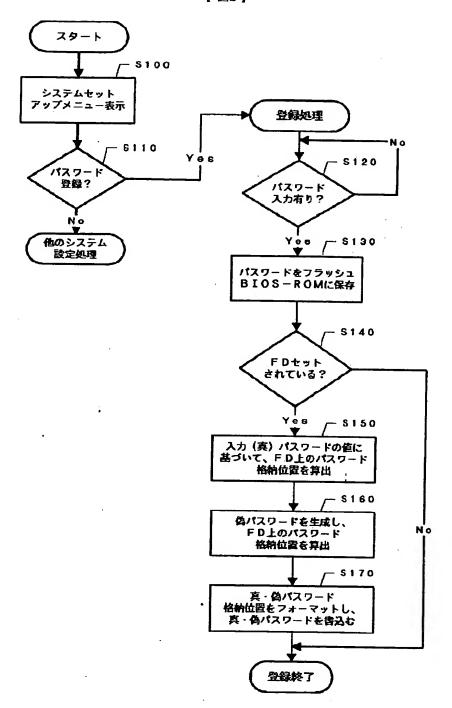
#### 【図1】



# 【図3】



【図2】



【図5】

